INPUTOUTPUT DEVICE

Patent number:

JP2003345674

Publication date:

2003-12-05

Inventor:

YAMAKI MASAAKI

Applicant:

MATSUSHITA ELECTRIC IND CO LTD

Classification:

- international:

G06F13/00; G06F13/00; (IPC1-7): G06F13/00

- european:

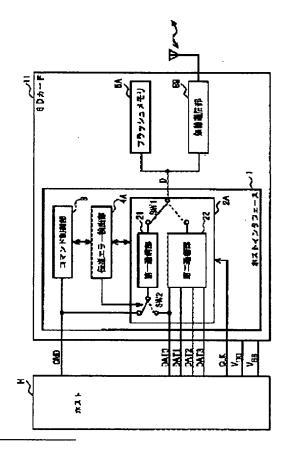
Application number: Priority number(s): JP20020155129 20020529

JP20020155129 20020529

Report a data error here

Abstract of JP2003345674

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a small-sized input/output device which improves reliability in resending of a stream, and then keeps the substantial data transmission rate high and maintains high reliability in data communication. SOLUTION: On an input/output device SD card 11 as an embodiment of the present invention, a transmission error detection part 4A detects a transmission error as to packets exchanged between a host H and a data communication part 2A. When the transmission error is detected, the transmission error detection part 4A connects a 1st communication part 21 to a memory part 5A or radio communication part 5B by a 1st switch SW1 to switch the communication mode of the data communication part 2A to a 1st communication mode. Further, the 1st communication part 21 is connected to a command line CMD by a 2nd switch SW2 to switch a data transmission line from a 1st data line DAT to the command CMD. Consequently, unsent packets and packets to be resent are transmitted through the command line CMD. COPYRIGHT: (C)2004,JPO



Data supplied from the esp@cenet database - Worldwide



(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出顧公開番号 特開2003-345674 (P2003-345674A)

(43)公開日 平成15年12月5日(2003.12.5)

(51) Int.Cl.7

識別記号

FΙ

テーマコード(参考)

G06F 13/00

301

G06F 13/00

301K 5B083

審査請求 未請求 請求項の数6

OL (全 13 頁)

(21)出願番号

特顧2002-155129(P2002-155129)

(22)出願日

平成14年5月29日(2002.5.29)

(71)出顧人 000005821

松下電器産業株式会社

大阪府門真市大字門真1006番地

(72)発明者 八巻 正晃

大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器

産業株式会社内

(74)代理人 100062926

弁理士 東島 隆治

Fターム(参考) 58083 AA05 BB03 CD06 CD11 CE01

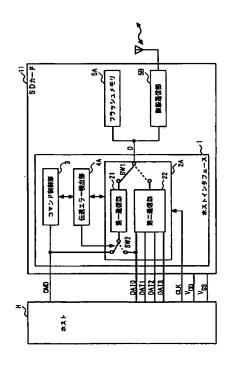
DD01 DD09 DD13 EE11 GG04

(54) 【発明の名称】 入出力装置

(57)【要約】

【課題】 ストリームの再送に対する信頼性を向上し、 それにより実質的なデータ伝送速度を高く維持し、かつ データ通信に対し高い信頼性を維持する小型の入出力装 置を提供する。

【解決手段】 本発明による入出力装置SDカード11では、データ通信部2Aによるデータ通信中、伝送エラー検出部4AがホストHとデータ通信部2Aとの間で交換されるパケットについて伝送エラーを検出する。伝送エラーが検出されたとき、伝送エラー検出部4Aは第一のスイッチSW1により第一通信部21をメモリ部5A又は無線通信部5Bへ接続し、データ通信部2Aの通信モードを第一の通信モードへ切り換える。更に、第二のスイッチSW2により、第一通信部21をコマンド線CMOへ接続し、データ伝送路を第一のデータ線DATからコマンド線CMOへ切り換える。それにより、未送パケットと再送対象パケットとはコマンド線CMOを通し伝送される。



【特許請求の範囲】

【請求項 1 】 (A) コマンド線とデータ線とを含み、 外部情報処理装置と接続するバス;

- (B) 前記コマンド線を通し前記外部情報処理装置との 間でコマンドを交換するためのコマンド制御部;
- (C) 前記データ線を通し前記外部情報処理装置とデー タ通信を行うためのデータ通信部;及び、
- (D) 前記データ通信部によるデータ通信中、前記外部 情報処理装置から伝送エラーを示すコマンドを入力した とき、又は前記外部情報処理装置から受信したデータに 10 ついて伝送エラーを検出したとき、前記データ通信部に よるデータ通信でのデータ伝送路を前記コマンド線へ切 り換えるための伝送エラー検出部;を有する入出力装

【請求項2】 (A) 前記データ通信部が前記データ通 信をブロック転送で行い;

- (B) 前記伝送エラー検出部がブロックごとの誤り検出 で前記伝送エラーを検出し;
- (C) 前記伝送エラー検出部による前記データ伝送路の ータ通信部が再送する;請求項1記載の入出力装置。

【請求項3】 (A) コマンド線とn本のデータ線 (整数 nは2以上である)とを含み、外部情報処理装置と接続す るバス:

- (B) 前記コマンド線を通し前記外部情報処理装置との 間でコマンドを交換するためのコマンド制御部:
- (C) m本の前記データ線(整数mは1以上n未満である) を通しディジタルデータをmビットずつ交換する第一の 通信モードと、前記データ線の全てを通しディジタルデ ータをnビットずつ交換する第二の通信モードと、のそ れぞれで前記外部情報処理装置とデータ通信を行うため のデータ通信部;及び、
- (D) 前記データ通信部による前記第二の通信モードで のデータ通信中、前記外部情報処理装置から伝送エラー を示すコマンドを入力したとき、又は前記外部情報処理 装置から受信したデータについて伝送エラーを検出した とき、前記データ通信部の通信モードを前記第一の通信 モードへ切り換えるための伝送エラー検出部;を有する 入出力装置。

モードでのデータ通信中、前記伝送エラー検出部が、前 記外部情報処理装置から伝送エラーを示すコマンドを入 力したとき、又は前記外部情報処理装置から受信したデ ータについて伝送エラーを検出したとき、前記m本のデ ータ線の一部又は全部を別の前記データ線へ切り換え る、請求項3記載の入出力装置。

【請求項5】 (A) 前記データ通信部が前記データ通 信をブロック転送で行い;

(B) 前記伝送エラー検出部がブロックごとの誤り検出 で前記伝送エラーを検出し;

(C) 前記伝送エラー検出部による通信モードの切換 後、前記伝送エラーを検出されたブロックを前記データ 通信部が再送する;請求項3記載の入出力装置。

【請求項6】 (A) 前記データ通信部が前記データ通 信をブロック転送で行い;

- (B) 前記伝送エラー検出部がブロックごとの誤り検出 で前記伝送エラーを検出し;
- (C) 前記データ連信部によるデータ通信と並行し、前 記コマンド制御部が前記伝送エラーを検出されたブロッ クを、前記コマンド線を通し再送する;請求項3記載の 入出力装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、外部の情報処理機 器との間でデータ通信を行うための入出力装置に関し、 特に、複数のデータ線を含むバスで外部の情報処理機器 と接続し、データを交換するものに関する。 [0002]

【従来の技術】情報技術の飛躍的進歩及び爆発的普及に 切換後、前記伝送エラーを検出されたブロックを前記デ 20 より、多種多様な情報処理装置が相互に接続され、様々 なデータを交換できる。それらのデータ通信では、画像 データ等、膨大な量のデータが交換され得る。従って、 データ通信を担う入出力装置(インタフェース)に対 し、下位互換性を含め、多種多様な情報処理装置につい ての汎用性、及び高速なデータ転送能力が要求される。 その上、情報処理装置全体に対する小型軽量化の要請に 伴い、入出力装置自体に対しても小型軽量化が求められ る。

【0003】従来の入出力装置の一例として、SD規格 30 に準拠したインタフェース(以下、SDインタフェース という)が知られる。SD規格では、SDインタフェー スを含む数cm角の小カード(以下、SDカードという) が定義される。SDカードは情報処理装置(ホスト)に 設けられた専用スロットに差し込まれ、そのスロット内 のSDインタフェースを通し、ホストとデータを交換す

【0004】SDカードの種類にはSDメモリカードと SDI/〇カードとがある。SDメモリカードはフラッ シュメモリ内蔵のカード型記録媒体である。複数のホス 【請求項4】 前記データ通信部による前記第一の通信 40 トが同じSDメモリカードの共用を通し、相互のデータ 交換を実現する。SDI/Oカードは、ホストと、その ホストとは別の情報処理装置又はネットワークとの間を 接続するためのインタフェースカードである。例えば、 SDI/Oカードはホストを、携帯電話又は内部の無線 通信部へ接続する。それにより、ホストは携帯電話回線 網又は無線LANを通し、他の情報処理装置との間でデ ータ交換を実現する。SD規格では、上記のフラッシュ メモリ及び無線通信部等のように、SDインタフェース を通しホストと接続される様々な機能部をファンクショ 50 ンという。ファンクションの拡張により、SDカードは

多種多様な情報処理装置に対し汎用性を獲得する。

【0005】SDカードはマルチメディアカード(MM C 登録商標) に対し下位互換性を維持する。例えばM MCとスロットを共用できるようにSDカードのサイズ が設定される。更に、ホストとSDカードとの間でのデ ィジタルデータ通信には、次の二つのモードが設定され る。第一の通信モードはシリアル転送モードであり、デ ィジタルデータが1bitずつシリアルに転送される。第一 の通信モードによるデータ通信はMMCによるデータ通 信と共通である。第二の通信モードはパラレル転送モー 10 ドであり、ディジタルデータが例えば4bitずつパラレル に転送される。第二の通信モードによるデータ通信はM MCによるデータ通信より高速である。こうして、SD カードによるデータ通信では、上記二つのモードの使い 分けを通し、MMCに対する下位互換性と髙速データ転 送との両方が実現される。

【0006】図9は、従来のSDカード100とホストHと の間でのデータ交換を示すブロック図である。SDカー ド100はホストHと、例えば、四本のデータ線DATO~3、 クロック線CLK、電源線VDD、グラウンド線VSS、及びコ マンド線CMDを含むバスで接続される。

【0007】ホストインタフェース101はSDカード100 内のSDインタフェースに相当し、コマンド線CMDを通 しホストHからコマンドを受信し、解読する。例えば、 コマンドが機能部(ファンクション)102に対する読み 出し命令であるとき、ホストインタフェース101は機能 部102からデータを読み出す。ここで、機能部102は例え ぱフラッシュメモリである。その他に、外部のネットワ ーク等へ接続された無線モジュールであっても良い。読 み出されたデータはデータ線DATO~3を通し、ホストHへ 転送される。そのとき、ホストインタフェース101はデ ータ転送を同期通信で行う。すなわち、クロック線CLK を通しホストHから転送されたクロックと同期し、デー タを転送する。ホストインタフェース101は更に、デー タ転送を第一の通信モード又は第二の通信モードのいず れかで実行する。ことで、通信モードの選択は、例えば ホストHからの指示による。第一の通信モードでは、第 一のデータ線DATOのみを通しデータが1bitずつシリアル に転送される。第二の通信モードでは、全てのデータ線 DATO~3を通しデータが4bitずつパラレルに転送され る。

【0008】ホストHからのコマンドが機能部102に対す る書き込み命令であるとき、ホストインタフェース101 は、データ線DATO~3を通しデータを受信する。そのと き、上記の読み出し時と同様、データ転送はクロック線 CLKからのクロックと同期し、かつ、ホストHにより選択 された第一の通信モード又は第二の通信モードのいずれ かで実行される。ホストインタフェース101により受信 されたデータは機能部102へ転送される。それにより、 そのデータはフラッシュメモリに記憶され、又は外部の 50 【0013】本発明は、ストリームの再送に対する信頼

情報処理装置等へ転送される。

【0009】図10は、ホストHによる従来のSDカード1 00からのデータ読み出し時、SDカード100とホストHと の間でのデータ交換についてのタイミング図である。ホ ストHは読み出し命令53をSDカード100へ、コマンド線 OMDを通し、伝送する。ホストインタフェース101は読み 出し命令53を解読し、読み出し対象データの出力を機能 部102に対し指示する。それと共に、コマンド線CMDを通 し、ホストHへレスポンスRESを返す。

【0010】一連の読み出し対象データが一つのストリ ームST1として、機能部102から出力される。 ホストイン タフェース101はそのストリームST1を、一般に複数のブ ロックに分割する。更に、それぞれのブロックに所定の ヘッダと誤り検出符号CRCとを付加し、複数のパケットP 1~PNを構成する。それらのパケットは、第一の通信モ ードでは第一のデータ線DATOを通し1bitずつシリアル に、第二の通信モードでは四本のデータ線DATO~3の全 てを通し4bitずつパラレルに、ホストHへ伝送される。 そのとき、パケットP1~PNは続けて出力される。ホスト 20 Hは一つのストリームST1を読み出し終えた後、新たな読 み出し命令53を発行する。それにより、新たなストリー ムST2が上記のストリームST1と同様に、SDカード100 からホストトへ伝送される。

【0011】データ線DATO~3を通しストリームST1が伝 送される間、コマンド線CMDを通し所定のコマンド52及 びそのレスポンスRESが交換されても良い。例えば、ホ ストHはストリームST1中のパケットP1~PNのそれぞれに ついて符号誤りをチェックし、そのチェック結果をコマ ンド52によりSDカード100へ通知する。例えば、n番目 30 のパケットPn (1≦n≤N) について符号誤りの検出が通 知されるとき、SDカード100はストリーム ST1の伝送を ストップし、n番目のパケットPnからストリームST1を再 送する。こうして、従来のSDカード100はストリーム 伝送に対する信頼性を高く維持する。

[0012]

【発明が解決しようとする課題】従来のSDカード100 によるデータ転送では、データ伝送速度を大きく維持す る目的で、上記のストリームの再送が元のストリーム伝 送と同じモードで実行された。すなわち、再送対象のス 40 トリーム部分が、第一の通信モードでは第一のデータ線 DATOを通し1bitずつシリアルに伝送され、第二の通信モ ードでは四本のデータ線DATO~3の全てを通し4bitずつ パラレルに伝送された。しかし、符号誤り発生の原因が 偶発的なノイズ等一過性のものではなく、特定のデータ 線の劣化等恒常的なものであるとき、ストリームを同じ モードで単に再送するだけでは、再送されたパケットに ついても符号誤りが検出される可能性が高かった。その 結果、平均的な再送回数が増大し、実質的なデータ伝送 速度が低減した。

性を向上し、それにより実質的なデータ伝送速度を高く 維持し、かつデータ通信に対し高い信頼性を維持する小 型の入出力装置、の提供を目的とする。

[0014]

【課題を解決するための手段】本発明の一つの観点によ

- (A) コマンド線とデータ線とを含み、外部情報処理装 置と接続するバス:
- (B) コマンド線を通し外部情報処理装置との間でコマ ンドを交換するためのコマンド制御部;
- (C) データ線を通し外部情報処理装置とデータ通信を 行うためのデータ通信部:及び
- (D) データ通信部によるデータ通信中、外部情報処理 装置から伝送エラーを示すコマンドを入力したとき、又 は外部情報処理装置から受信したデータについて伝送エ ラーを検出したとき、データ通信部によるデータ通信で のデータ伝送路をコマンド線へ切り換えるための伝送エ ラー検出部;を有する。

【0015】上記の入出力装置では、データ通信部によ 送路がコマンド線へ切り換えられ、継続される。それに より、伝送エラーの原因を含む可能性の高いデータ線の 使用を回避しつつ、データ通信を継続できる。その結 果、伝送エラーによるデータ通信の中断を回避できるの で、データ通信の信頼性を高く維持できる。ここで、デ ータ伝送路の切換を、入出力装置が単独で判断し、外部 情報処理装置(ホスト)へ通知しても良い。その他に、 ホストが伝送エラーの検出に応じ、入出力装置に対しデ ータ伝送路の切換を指示しても良い。

【0016】上記の入出力装置では、

- (A) データ通信部がデータ通信をブロック転送で行 14:
- (B) 伝送エラー検出部がブロックごとの誤り検出で伝 送エラーを検出し;
- (C) 伝送エラー検出部によるデータ伝送路の切換後、 伝送エラーを検出されたブロックをデータ通信部が再送 しても良い。

【0017】そのとき、再送対象ブロックが、同じスト リームの残りのブロックの間に混入され、再送されても 良い。その他に、その再送対象ブロック以降のストリー 40 ム部分が連続して再送されても良い。それらの再送によ り、データ通信の信頼性を高く維持できる。特に、再送 時でのデータ伝送路はコマンド線であり、伝送エラー発 生時でのデータ伝送路であるデータ線とは異なる。従っ て、再送対象ブロックについて同じ伝送エラーの再発を 抑制できる。その結果、データ再送を確実に実行でき る。更に、ブロックの再送がそのブロックの属するスト リームの伝送中に行われるので、再送による実質的なデ ータ伝送速度の低下を抑え得る。

【0018】本発明の別の観点による入出力装置は、

(A) コマンド線とn本のデータ線(整数nは2以上であ る)とを含み、外部情報処理装置と接続するバス;

6

- (B) コマンド線を通し外部情報処理装置との間でコマ ンドを交換するためのコマンド制御部:
- (C) m本のデータ線(整数mは1以上n未満である)を通 しディジタルデータをmビットずつ交換する第一の通信 モードと、データ線の全てを通しディジタルデータをn ヒットずつ交換する第二の通信モードと、のそれぞれで 外部情報処理装置とデータ通信を行うためのデータ通信 10 部;及び、
 - (D) データ通信部による第二の通信モードでのデータ 通信中、外部情報処理装置から伝送エラーを示すコマン ドを入力したとき、又は外部情報処理装置から受信した データについて伝送エラーを検出したとき、データ通信 部の通信モードを第一の通信モードへ切り換えるための 伝送エラー検出部; を有する。

【0019】上記の入出力装置では、第二の通信モード でのデータ通信で伝送エラーが検出されたとき、データ 通信が第一の通信モードへ切り換えられ、継続される。 るデータ通信中伝送エラーが検出されたとき、データ伝 20 第一の通信モードでは第二の通信モードより、使用され るデータ線の数が少ない。従って、伝送エラーの原因を 含む可能性の高いデータ線の使用を回避しつつ、データ 通信を継続できる。その結果、伝送エラーによるデータ 通信の中断を回避できるので、データ通信の信頼性を高 く維持できる。ことで、データ伝送路の切換を、入出力 装置が単独で判断し、外部情報処理装置(ホスト)へ通 知しても良い。その他に、ホストが伝送エラーの検出に 応じ、入出力装置に対しデータ伝送路の切換を指示して も良い。

> 30 【0020】上記の入出力装置では、データ通信部によ る第一の通信モードでのデータ通信中、伝送エラー検出 部が外部情報処理装置から伝送エラーを示すコマンドを 入力したとき、又は外部情報処理装置から受信したデー タについて伝送エラーを検出したとき、m本のデータ線 の一部又は全部を別のデータ線へ切り換えても良い。更 に、伝送エラーが検出されなくなるまで、そのデータ線 の切換が繰り返されても良い。それにより、伝送エラー の原因を含む可能性の高いデータ線の使用を容易に回避 できるので、データ通信の信頼性を高く維持し、かつ実 質的なデータ伝送速度の低下を抑制できる。

【0021】上記の入出力装置では、

- (A) データ通信部がデータ通信をブロック転送で行 : 43
- (B) 伝送エラー検出部がブロックごとの誤り検出で伝 送エラーを検出し;
- (C) 伝送エラー検出部による通信モードの切換後、伝 送エラーを検出されたブロックをデータ通信部が再送し ても良い。

【0022】そのとき、再送対象ブロックが、同じスト 50 リームの残りのブロックの間に混入され、再送されても 良い。その他に、その再送対象ブロック以降のストリー ム部分が連続して再送されても良い。それらの再送によ り、データ通信の信頼性を高く維持できる。特に再送時 でのデータ伝送路は伝送エラー発生時とは一般に別経路 であるので、再送対象ブロックについて同じ伝送エラー の発生を抑制できる。その結果、データ再送を確実に実 行できる。更に、ブロックの再送がそのブロックの属す るストリームの伝送中に行われるので、再送による実質 的なデータ伝送速度の低下を抑え得る。

るデータ通信と並行し、コマンド制御部が再送対象ブロ ックを、コマンド線を通し再送しても良い。それによ り、ブロックの再送がそのブロックの属するストリーム の伝送と並行できるので、再送による実質的なデータ伝 送速度の低下を回避できる。

[0024]

【発明の実施の形態】以下、本発明の最適な実施の形態 について、その好ましい実施例を挙げて、図面を参照し つつ説明する。

【0025】《実施例1》図1は、本発明の実施例1に よるSDカード11について、ホストHとの間でのデータ 交換を示すブロック図である。SDカード11は、ホスト インタフェース1、並びに、SD規格に準拠のファンク ションとしてメモリ部5Aと無線通信部5Bとを含む。メモ リ部5Aはフラッシュメモリを含み、ホストHからのデー タを記憶する。無線通信部5Bは例えば外部の無線LAN と接続される。

【0026】ホストインタフェース1は、四本のデータ 線DATO~3、クロック線CLK、電源線VDO、グラウンド線V SS、及びコマンド線CMDの五種類の線を含むバスで、ホ ストHと接続される。四本のデータ線DATO~3は伝送対象 データを実際に伝送するための線であり、第一のデータ 線DATOから第四のデータ線DAT3までの順に並列に配置さ れる。クロック線CLKは、ホストHからホストインタフェ ース1へ通信クロックを伝送するための線である。デー タ線での通信はその通信クロックに従い、同期通信で行 われる。ここで、通信クロックはホストHにより、例え ぱ0~約25MHzの範囲内に設定される。電源線VDDは、ホ ストHからSDカード11へ電力を供給するための線であ り、一定の高電位に保たれる。グラウンド線VSSは、ホ ストH内で接地された線であり、一定の接地電位に保た れる。コマンド線CMDは、データ通信時に交換されるコ マンドと、SDカード11の各ファンクションに対しホス トHにより発行される制御コマンドとを伝送するための 線である。その制御コマンドにより、ホストHはSDカ ード11内のメモリ部5Aと無線通信部5Bとを制御する。 【〇〇27】ホストインタフェース1はデータ通信部2 A コマンド制御部3、及び伝送エラー検出部4Aを含む。 データ通信部2Aは四本のデータ線DATO~3でホストHと接 Aは、例えば第一通信部21と第二通信部22との二つのモ ジュールを含み、第一のスイッチSW1によりそれらのモ ジュールのいずれかをメモリ部5A及び無線通信部58个接 続する。それにより、データ通信部2Aは次の二つのモー ドでデータ通信を行う:第一の通信モードでは、第一通 信部21が第一のデータ線DATOだけを通し、ディジタルデ ータDを1bitずつシリアルに伝送する。そのとき、残り 三本のデータ線DAT1~3はアイドル状態である。第一の 通信モードでのデータ通信はMMCによるデータ通信と

【0023】上記の入出力装置では、データ通信部によ 10 同等であるので、SDカード11はMMCに対する下位互 換性を保つ。第二の通信モードでは、第二通信部22が四 本のデータ線DATO~3の全てを通し、ディジタルデータD を4bitずつパラレルに伝送する。それにより、第一の通 信モードより高速なデータ通信が実現される。

> 【0028】二つのモードのいずれでもデータ通信はホ ストHからの通信クロックに従い、同期通信で行われ る。一連の伝送対象データ (ストリーム) は、所定のデ ータ量、例えば512Bどとにブロックに分割される。更 に、それぞれのブロックに対し所定のヘッダと誤り検出 20 符号(例えば、巡回符号)とが付加され、パケットが構 成される。データ通信部2Aはそのパケットごとにデータ を伝送する。データ通信部2AはホストHからのコマンド に従い、第一のスイッチSW1を切り換える。それによ り、ホストHは自身のデータ処理速度に応じ、二つのモ ードのいずれかを選択する。

> 【0029】データ通信部2Aは第二のスイッチSW2を更 に含み、第一通信部21によるデータ通信でのデータ伝送 路を第一のデータ線DATOからコマンド線CMDへ切り換え る。それにより、データ通信部2Aは第一の通信モードで 30 のデータ通信を、コマンド線CMDを通し実現できる。第 一のデータ線DATOからコマンド線OMDへの伝送路の切換 は、伝送エラー検出部4Aに従い行われる。

> 【0030】コマンド制御部3はコマンド線CMDでホスト Hと接続される。それにより、ホストHからのコマンドを 受信し解読する。更に、そのコマンドに対するレスポン スを返信する。ホストトからのコマンドには、例えば、 メモリ部5A又は無線通信部5B等のファンクションに対す る読み出し命令及び書き込み命令、並びに、SDカード 11のID又はステータスの要求等がある。ホストHから 40 のコマンドにより要求されるデータが、例えばID及び ステータス等の比較的小さいものであるとき、コマンド 制御部3は通常そのデータを、そのコマンドに対するレ スポンスに挿入する。一方、ファンクションから出力さ れるストリーム等の比較的大きいデータについては、コ マンド制御部3は通常、データ通信部2Aへ送信を指示す

【0031】ホストHとデータ通信部2Aとの間でのデー タ通信時、ホストHは、データ通信部2Aから伝送された バケットごとに伝送エラーのチェックを行う。同様に、 続され、ディジタルデータDを交換する。データ通信部2 50 伝送エラー検出部4Aは、ホストHからデータ通信部2Aへ

伝送されたパケットでとに伝送エラーのチェックを行 う。ここで、伝送エラーのチェックは例えば、パケット に含まれる誤り検出符号を用いた誤り検出である。

【0032】ホストHは伝送エラーの検出時、パケット 再送命令を発行する。それにより、伝送エラーを検出さ れたパケットのIDをコマンド制御部3へ通知する。伝 送エラー検出部4Aはコマンド制御部3を通し、ホストHか らのコマンドを監視する。 それにより、ホスト1版ら発 行されるパケット再送命令を受信する。

より受信されたパケットについて伝送エラーを検出した とき、ホストHへ伝送エラーの検出を通知する。ホストH は、伝送エラー検出部4Aから伝送エラー検出の通知を受 けたとき、又はデータ通信部2Aから受信したパケットに ついて伝送エラーを検出したとき、伝送エラー検出部4A に対し、上記のバケット再送命令を発行する。その再送 命令に応じ、伝送エラー検出部4Aは、まず第一のスイッ チSW1により、データ通信部2Aの通信モードを第一の通 信モードへ切り換える。次に第二のスイッチSW2によ り、データ伝送路を第一のデータ線DATOからコマンド線 20 出し、データ通信部2Aへ通知する。更に、第一のスイッ CMDへ切り換える。こうして、ホストHとデータ通信部2A との間で交換されたパケットのいずれかについて伝送エ ラーが検出されたとき、データ伝送路がデータ線DATO~ 3からコマンド線CMDへ切り換えられる。それにより、伝 送エラーの原因を含む可能性の高いデータ線DATO~3を 回避し、伝送エラーの再発を抑制する。その結果、デー タ通信の信頼性が高く維持される。

【0034】以下、ホストHとSDカード11との間での データ通信について、特にSDカード11からホスト#へ のデータ伝送を具体的に説明する。ホストルからSDカ ード11へのデータ伝送についても同様である。図2は、 実施例1によるSDカード11からホスト#へのデータ伝 送時、SDカード11とホストHとの間で交換されるデー タについてのタイミング図である。

【0035】ホストHはコマンド線CMDを通し、メモリ部 SA又は無線通信部SBに対する読み出し命令53をコマンド 制御部3へ通知する。コマンド制御部3はその読み出し命 令53を解読する。読み出し命令53を正常に受信したとき はその旨を、それ以外のときは受信エラーを、それぞれ 伝えるためのレスポンスRESを返信する。読み出し命令5 40 であり、かつデータ伝送路はコマンド線CMDである。パ 3が正常に受信された時、コマンド制御部3はその読み出 し命令53により要求されたストリームをメモリ部5A又は 無線通信部5Bから読み出し、データ通信部2Aへ転送す る。更に、その読み出し命令53により指示された通信モ ード、例えば第二の通信モードをデータ通信部2Aへ指示 する。

【0036】データ通信部2Aは伝送対象のストリーム を、例えば512Bずつのブロックに分割し、複数のバケッ トDP1、DP2、・・・を構成する。更に、それぞれのパケ ットを第二の通信モードTM2でパラレルに伝送する。そ のとき、四本のデータ線DATO~3の全てを通し、バラレ ル信号P1、P2、・・・P(L-1)、PL(整数Lは1以上であ る)が、対応するパケットDP1、DP2、・・・DP(L-1)、 DPLの順に出力される。

10

【0037】ホストHはパラレル信号P1、P2、・・・PL のそれぞれから、対応するパケットDP1、DP2、・・・DP Lを再構成し、それぞれの誤り検出符号CRCにより符号誤 りをチェックする。ここで、k番目のパケットDPk(1≤k <L) について、ホストHが符号誤りを検出したときを想 【0033】伝送エラー検出部4Aは、データ通信部2Aに 10 定する。ホストHはそのとき再送命令52を出力し、k番目 のパケットDPkのIDをコマンド制御部3へ通知する。こ こで、再送命令52は、データ通信部2Aによるデータ通信 と並行して伝送され、パケットのIDをパラメータとし て含み得るコマンドであれば良い。

【0038】コマンド制御部3は再送命令52を解読し、 正常に受信されたか否かをチェックする。再送命令52が 正常に受信されたとき、コマンド制御部3はその旨をレ スポンスRESでホストHへ通知する。伝送エラー検出部4A はその再送命令52からk番目のパケットDPkのIDを読み チSW1によりデータ通信部2Aの通信モードを第一の通信 モードへ切り換え、第二のスイッチSW2によりデータ通 信部2AからホストHへのデータ伝送路をコマンド線CMDへ 切り換える。

【0039】ホストHは続いて、再送パケット読み出し 命令54Aを発行する。その命令54Aが正常に受信された 時、データ通信部2Aは、伝送エラー検出部4Aから通知さ れたIDに対応するk番目のパケットDPkのデータを含む レスポンスを返信する。以後、ホストHからの再送パケ 30 ット読み出し命令54B、54C、・・・が正常に受信される でとに、それぞれのレスポンスとして(k+1)番目以降の パケットDP(k+1)、DP(k+2)、・・・が再送される。こ こで、再送パケットのサイズがレスポンスの含み得るデ ータの最大サイズを超えるとき、そのバケットは分割さ れ、複数のレスポンスに含まれる。ホストHはその分割 数に応じ、再送パケット読み出し命令を繰り返し発行す る。こうして、一つのコマンド当たり一つのレスポン ス、という対応関係が維持された上で、パケットが再送 される。そのとき、通信モードは第一の通信モードTMI ケットDPk、DP(k+1)、DP(k+2)、・・・はシリアル信 号R1、R2、R3、・・・へ変換され、コマンド線CMDを通 し伝送される。

【0040】図2では、再送命令52により指示されるk番 目のパケットDPk以降のパケットが全て再送される。そ の他に、k番目のパケットDPkだけが未送のパケットの間 に混入され、再送されても良い。図3は、そのときのデ ータ伝送を示すタイミング図である。第二の通信モード TM2でのデータ通信により、L番目のパケットDPLを含む 50 パラレル信号PLまでが出力される。その出力と並行し、

再送命令52がホストHから伝送される。それにより、デ ータ通信部2Aの通信モードが第一の通信モードTM1へ切 り換えられ、かつデータ伝送路がコマンド線CMDへ切り 換えられる。その後、ホストHからの最初の再送パケッ ト読み出し命令54Aの受信時、k番目のパケットDPkを含 む第一のシリアル信号RIがまずコマンド線CMDを通し出 力される。続いて、ホストHからの再送パケット読み出 し命令54B、54C、・・・のそれぞれの受信ごとに、(L+ 1)番目以降の未送パケットDP(L+1)、DP(L+2)、・・・ マンド線CMDを通し出力される。

【0041】上記の通り、実施例1によるSDカード11 では、伝送したパケットについて伝送エラーが検出され たとき、データ通信を中断させることなく、伝送エラー を検出されたパケットが再送される。そのとき、データ 伝送路がデータ線からコマンド線へ切り換えられる。そ れにより、伝送エラーの検出後のデータ通信では、その 伝送エラーの原因を含む可能性が高いデータ線の使用が 回避される。従って、伝送エラーの再発が抑制されるの で、データ通信の信頼性が向上する。

【0042】本発明の実施例1はSDカードである。し かし、本発明の実施対象はSDカードに限られない。す なわち、コマンド線とデータ線とを別の信号線として含 むバスによりホストと接続されるICカード等の入出力 装置に対し、本発明は実施例1同様に実施可能である。

【0043】《実施例2》図4は、本発明の実施例2に よるSDカード12について、ホストHとの間でのデータ 交換を示すブロック図である。実施例2によるSDカー ド12は、実施例1によるSDカード11と比べ、データ通 信部2Bと伝送エラー検出部4Bとで異なる。その他の構成 30 については実施例1によるSDカード11と同様である。 図4ではそれらの同様な構成要素に対し図1と同じ符号を 付す。更に、それらの同様な構成要素については実施例 1での説明を援用する。

【0044】データ通信部2Bは四本のデータ線DAT0~3 でホストHと接続され、ディジタルデータDを交換する。 データ通信部2Bは、例えば第一通信部21と第二通信部22 との二つのモジュールを含み、第一のスイッチSW1によ りそれらのモジュールのいずれかをメモリ部 SA及び無線 通信部5Bへ接続する。それにより、データ通信部2Bは次 の二つのモードでデータ通信を行う:第一の通信モード では、第一通信部21がデータ線DATO~3のいずれか一本 だけを通し、ディジタルデータDを1bitずつシリアルに 伝送する。そのとき、残り三本のデータ線はアイドル状 態である。更にデータ伝送路は第三のスイッチSW3で切 り換えられる。通常、データ伝送路として第一のデータ 線DATOが選択される。そのとき、第一の通信モードでの データ通信はMMCによるデータ通信と同等であるの で、SDカード12はMMCに対する下位互換性を保つ。

DATO~3の全てを通し、ディジタルデータDを4bitずつパ ラレルに伝送する。それにより、第一の通信モードより 髙速なデータ通信が実現される。

【0045】二つのモードのいずれでもデータ通信はホ ストHからの通信クロックに従い、同期通信で行われ る。伝送対象ストリームは例えば512Bごとにブロックに 分割され、所定のヘッダと誤り検出符号(例えば、巡回 符号)と共にパケットを構成する。データ通信部2Bはそ のパケットでとにデータを伝送する。データ通信部2Bは がそれぞれシリアル信号R2、R3、・・・へ変換され、コ 10 ホストHからのコマンドに従い、第一のスイッチSW1を切 り換える。それにより、ホストHは自身のデータ処理速 度に応じ、二つのモードのいずれかを選択する。

> 【0046】伝送エラー検出部4Bは、ホストHからデー タ通信部2Bへ伝送されたパケットごとに伝送エラーのチ ェックを行う。ここで、伝送エラーのチェックは例え は、バケットに含まれる誤り検出符号を用いた誤り検出 である。伝送エラー検出部4Bは更に実施例 1 と同様、コ マンド制御部3を通し、ホストHからのコマンドを監視す る。それにより、ホストHによる伝送エラーの検出時、 20 ホストHから発行されるパケット再送命令を受信する。

【0047】データ通信部2Bによる第二の通信モードで のデータ通信中、伝送エラー検出部4Bは、データ通信部 2Bにより受信されたパケットについて伝送エラーを初め て検出したとき、ホストHへ伝送エラーの初検出を通知 する。ホストHは、伝送エラー検出部4Bから伝送エラー 検出の通知を初めて受けたとき、又はデータ通信部2Bか ら受信したパケットについて伝送エラーを初めて検出し たとき、伝送エラー検出部4Bに対し、最初のパケット再 送命令を発行する。その最初の再送命令に応じ、伝送エ ラー検出部4Bは第一のスイッチSW1により、データ通信 部2Bの通信モードを第一の通信モードへ切り換える。一 方、第三のスイッチSW3により、データ伝送路はまず、 例えば第一のデータ線DATOに設定される。ここで、デー タ伝送路の切換先は最初の再送命令を通し、ホストHに より指定される。

【0048】データ通信部2Bによる第一の通信モードで のデータ通信中、伝送エラー検出部4Bがデータ通信部2B により受信されたパケットについて伝送エラーを検出し たとき、ホストHへ伝送エラーの検出を通知する。ホス トHは、伝送エラー検出部4Bから伝送エラー検出の通知 を受けたとき、又はデータ通信部28から受信したパケッ トについて伝送エラーを検出したとき、伝送エラー検出 部4Bに対し、パケット再送命令を発行する。その再送命 令に応じ、伝送エラー検出部4Bは第三のスイッチSW3に より、データ伝送路を、例えば第一のデータ線DATOから 第二のデータ線DAT1へ切り換える。ここで、データ伝送 路の切換先は再送命令を通し、ホストHにより指定され る。

【0049】以後、伝送エラー検出部4B又はホストHが 第二の通信モードでは、第二通信部22が四本のデータ線 50 伝送エラーを検出するごとに、ホストHはデータ伝送路

を別のデータ線へ切り換えるように、伝送エラー検出部 4Bへ指示する。こうして、ホストHとデータ通信部2Bと の間で交換されたバケットのいずれかについて伝送エラ ーが検出されたとき、データ伝送路が四本のデータ線DA TO~3の間で切り換えられる。それにより、伝送エラー の原因を含む可能性の高いデータ線DATO~3を回避し、 伝送エラーの再発を抑制する。その結果、データ通信の 信頼性が高く維持される。

【0050】以下、ホストHとSDカード12との間での データ通信について、特にSDカード12からホストHへ のデータ伝送を具体的に説明する。ホストHからSDカ ード12へのデータ伝送についても同様である。図5は、 実施例2によるSDカード12からホストHへのデータ伝 送時、SDカード12とホストHとの間で交換されるデー タについてのタイミング図である。

【0051】ホストHはコマンド線CMDを通し、メモリ部・ SA又は無線通信部5Bに対する読み出し命令53をコマンド 制御部3へ通知する。コマンド制御部3はその読み出し命 令53を解読する。読み出し命令53を正常に受信したとき はその旨を、それ以外のときは受信エラーを、それぞれ 20 ケットの間に混入され、再送されても良い。図6は、そ 伝えるためのレスポンスRESを返信する。読み出し命令5 3が正常に受信された時、コマンド制御部3は、その読み 出し命令53により要求されたストリームをメモリ部5A又 は無線通信部5Bから読み出し、データ通信部2Bへ転送す る。更に、その読み出し命令53により指示された通信モ ード、例えば第二の通信モードをデータ通信部2Bへ指示

【0052】データ通信部2Bは伝送対象ストリームを例 えば512Bずつのブロックに分割し、複数のパケットDP 第二の通信モードTM2でパラレルに伝送する。そのと き、四本のデータ線DATO~3の全てを通しパラレル信号P 1、P2、・・・P(L-1)、PL(整数Lは1以上である)が、 対応するパケットDP1、DP2、・・・DP(L-1)、DPLの順 に出力される。

【0053】ホストHはパラレル信号P1、P2、・・・PL のそれぞれから、対応するパケットDP1、DP2、・・・DP Lを再構成し、それぞれの誤り検出符号CRCにより符号誤 りをチェックする。ここで、k1番目のパケットDPk1(1 ≦k1<L) について、ホスト+が符号誤りを検出したとき を想定する。ホストHはそのとき第一の再送命令52Aを出 力し、k1番目のパケットDPk1のIDと、データ伝送路の 切換先として第一のデータ線DATOを指定するデータとを コマンド制御部3へ通知する。ととで、第一の再送命令5 2Aは、データ通信部2Bによるデータ通信と並行して伝送 され、パケットのIDとデータ伝送路の切換先とをパラ メータとして含み得るコマンドであれば良い。

【0054】コマンド制御部3は第一の再送命令52Aを解 読し、正常に受信されたか否かをチェックする。第一の 再送命令52Aが正常に受信されたとき、コマンド制御部3 50 ータ伝送路の切換先とをバラメータとして含む。

はその旨をレスポンスRESでホストHへ通知する。伝送ェ ラー検出部4Bは第一の再送命令52Aからk1番目のパケッ トDPk1のIDを読み出し、データ通信部2Bへ通知する。 更に、データ伝送路の切換先として第一のデータ線DATO を特定し、第一のスイッチSWIによりデータ通信部2Bの 通信モードを第一の通信モードへ切り換えると共に、デ ータ通信部2BからホストHへのデータ伝送路を第一のデ ータ線DATOKC設定する。

【0055】データ通信部2Bは伝送エラー検出部4Bから 10 通知された I D に対応する k1番目のパケット DPk1から順 に、パケットDPk1、DP(k1+1)、DP(k1+2)、・・・を再 送する。そのとき、通信モードは第一の通信モードTM1 であり、かつデータ伝送路は第一のデータ線DATOであ る。パケットDPk1、DP(k1+1)、DP(k1+2)、・・・はシ リアル信号Q1、Q2、Q3、・・・へ変換され、第一のデー タ線DATOを通し伝送される。

【0056】図5では、第一の再送命令52Aにより指示さ れるk1番目のパケットDPk1以降のパケットが全て再送さ れる。その他に、k1番目のパケットDPk1だけが未送のパ のときのデータ伝送を示すタイミング図である。第二の 通信モードTM2でのデータ通信により、L番目のパケット DPLを含むパラレル信号PLまでが出力される。その出力 と並行し、第一の再送命令52AがホストHから伝送され る。それにより、データ通信部2Bの通信モードが第一の 通信モードTMLへ切り換えられる。その後、k1番目のパ ケットDPk1を含む第一のシリアル信号QIがまず、第一の データ線DATOを通し出力される。続いて、(L+1)番目以 降の未送パケットDP(L+1)、DP(L+2)、・・・がそれぞ 1、DP2、・・・を構成する。更に、それらのパケットを 30 れシリアル信号Q2、Q3、・・・へ変換され、第一のデー タ線DATOを通し出力される。

> 【0057】図7は、第一の再送命令52Aに続き、第二の 再送命令52Bと第三の再送命令52CとがホストHから発行 されるときのデータ交換を示すタイミング図である。第 一の再送命令52Aにより、上記の通り、データ通信部2B の通信モードが第二の通信モードTM2から第一の通信モ ードTMLへ切り換えられる。そのとき、データ伝送路は まず第一のデータ線DATOに設定される。k1番目のパケッ トDPk1を含む複数のパケットがそれぞれ、シリアル信号 Q1、Q2、・・・Q(M-1)、QM (整数Mは1以上である) へ 変換され、第一のデータ線DATOを通し伝送される。 【0058】k2番目のパケットDPk2(k1≦k2)につい て、ホストルが符号誤りを検出したときを想定する。ホ ストHはそのとき第二の再送命令52Bを出力し、k2番目の

パケットDPk2の I D と、データ伝送路の切換先として第 二のデータ線DAT1を指定するデータとをコマンド制御部 3〜通知する。ととで、第二の再送命令52Bは第一の再送 命令52Aと同種のコマンドであり、データ通信部2Bによ るデータ通信と並行して伝送され、パケットのIDとデ

命令53をコマンド制御部3へ通知する。コマンド制御部3 は所定のレスポンスRESを返信すると共に、その読み出 し命令53を解読する。それにより、その読み出し命令53 により要求されたストリームをメモリ部5A又は無線通信

16

部5Bから読み出し、データ通信部2Bへ転送する。更にそ の読み出し命令53により指示された通信モード、例えば 第二の通信モードをデータ通信部2Bへ指示する。

【0064】データ通信部28は伝送対象ストリームを例 えば5128ずつのブロックに分割し、複数のパケットDP 1、DP2、・・・を構成する。更に、それらのパケットを 第二の通信モードTM2でパラレルに伝送する。そのと き、四本のデータ線DATO~3の全てを通しパラレル信号P 1、P2、・・・P(L−1)、PL(整数Lは1以上である)が、 対応するパケットDP1、DP2、・・・DP(L-1)、DPLの順 に出力される。

【0065】ホストHはパラレル信号P1、P2、・・・PL のそれぞれから、対応するパケットDP1、DP2、・・・DP Lを再構成し、それぞれの誤り検出符号CRCにより符号誤 りをチェックする。ここで、k番目のパケットDPk(1≦k <L) について、ホストHが符号誤りを検出したときを想 定する。ホストHはそのとき再送命令52を出力し、k番目 のパケットDPkのIDと、データ伝送路の切換先として 第一のデータ線DATOを指定するデータとをコマンド制御 部3へ通知する。ととで、再送命令52は実施例1と同様

【0066】コマンド制御部3は再送命令52を解読し、 正常に受信されたか否かをチェックする。再送命令52が 正常に受信されたとき、コマンド制御部3はその旨をレ スポンスRESでホストHへ通知する。伝送エラー検出部4B は再送命令52からk番目のパケットDPkのIDを読み出 し、データ通信部2Bへ通知する。更に、第一のスイッチ SW1により、データ通信部2Bの通信モードを第一の通信 モードへ切り換える。そのとき、再送命令52からデータ 伝送路の切換先として第一のデータ線DATOが特定され、 データ通信部2BからホストHへのデータ伝送路が第一の データ線DATOに設定される。

【0067】データ通信部2Bは、(L+1)番目以降の未送 パケットDP(L+1)、DP(L+2)、DP(L+3)、・・・を順に シリアル信号Q1、Q2、Q3、・・・へ変換し、第一のデー 40 タ線DATOを通し伝送する。一方、データ通信部2Bは、伝 送エラー検出部4Bから通知されたIDに対応するk番目 のパケットDPkをコマンド制御部3へ転送する。ホストH はコマンド線CMDを通し、再送パケット読み出し命令54 をコマンド制御部3へ出力する。ここで、再送パケット 読み出し命令54は、データ通信部28によるデータ通信と 並行し、コマンド制御部3へ伝送可能なコマンドであれ

【0068】コマンド制御部3は再送パケット読み出し 命令54亿対しレスポンス55を返信する。そのとき、レス

【0059】コマンド制御部3は第二の再送命令528を解 読し、正常に受信されたか否かをチェックする。第二の 再送命令528が正常に受信されたとき、コマンド制御部3 はその旨をレスポンスRESでホストHへ通知する。伝送エ ラー検出部48は第二の再送命令528からは番目のパケッ トDPk2の I Dを読み出し、データ通信部2Bへ通知する。 更に、データ伝送路の切換先として第二のデータ線DAT1 を特定し、第三のスイッチSW3により、データ通信部2B からホストHへのデータ伝送路を、第一のデータ線DATO から第二のデータ線DATIへ切り換える。それ以後、デー 10 タ通信部2Bはk2番目のバケットDPk2を含む複数のバケッ トをそれぞれ、シリアル信号O(M+1)、・・・QN(整数N は(M+1)以上である)へ変換し、第二のデータ線DAT1を 通し伝送する。

【0060】更に、k3番目のパケットDPk3(k2≦k3)に ついて、ホストHが符号誤りを検出したときを想定す る。ホストHはそのとき第三の再送命令52Cを出力し、k3 番目のパケットDPk3のIDと、データ伝送路の切換先と して第三のデータ線DATZを指定するデータとをコマンド 制御部3へ通知する。ととで、第三の再送命令52Cは第一 20 の再送命令52Aと同種のコマンドであり、データ通信部2 Bによるデータ通信と並行して伝送され、パケットのI Dとデータ伝送路の切換先とをパラメータとして含む。 【0061】コマンド制御部3は第三の再送命令52Cを解 読し、正常に受信されたか否かをチェックする。第三の 再送命令52Cが正常に受信されたとき、コマンド制御部3 はその旨をレスポンスRESでホストHへ通知する。伝送エ ラー検出部4Bは第三の再送命令52Cからk3番目のパケッ トDPk3のIDを読み出し、データ通信部28へ通知する。 更に、データ伝送路の切換先として第三のデータ線DAT2 30 を特定し、第三のスイッチSW3により、データ通信部2B からホストHへのデータ伝送路を、第二のデータ線DAT1 から第三のデータ線DAT2へ切り換える。それ以後、デー タ通信部2Bはk3番目のパケットDPk3を含む複数のパケッ トをそれぞれシリアル信号Q(N+1)、・・・へ変換し、 第三のデータ線DAT2を通し伝送する。

【0062】実施例2によるSDカード12では上記の通 り、ホストHとデータ通信部28との間で交換されたパケ ットのいずれかについて伝送エラーが検出されるごと に、データ伝送路が四本のデータ線DATO~3の間で切り 換えられる。それにより、伝送エラーの原因を含む可能 性の高いデータ線DATO~3を回避し、伝送エラーの再発 を抑制する。その結果、データの再送が確実に実行さ れ、データ通信の信頼性が向上する。

【0063】図5~7では、再送対象パケットが他のパケ ットと同じデータ伝送路を通し、同じ通信モードで伝送 される。その他に、他のパケットの伝送と並行し、再送 対象パケットが例えばコマンド線CMDを通し伝送されて も良い。図&は、そのときのデータ伝送を示すタイミン グ図である。ホストHはコマンド線CMDを通し、読み出し 50 ポンス55は、再送対象バケットであるk番目のパケットD 17

Pkをデータとして含む。こうして、データ通信部2Bによるデータ通信と並行し、パケットの再送が実現する。それにより、パケットの再送がデータ通信部2Bによるデータ通信の実質的な伝送速度を低減させない。

【0069】本発明の実施例2はSDカードである。しかし、本発明の実施対象はSDカードに限られない。すなわち、コマンド線と複数のデータ線とをそれぞれ別の信号線として含むバスにより小ストと接続されるICカード等の入出力装置に対し、本発明は実施例2同様に実施可能である。

[0070]

【発明の効果】上記の通り、本発明による入出力装置では、データ通信部によるデータ通信中伝送エラーが検出されたとき、データ伝送路が元のデータ線から別のデータ線、又はコマンド線へ切り換えられ、継続される。それにより、伝送エラーの原因を含む可能性の高いデータ線の使用を回避しつつ、データ通信を継続できる。その結果、伝送エラーによるデータ通信の中断を回避できるので、データ通信の信頼性を高く維持できる。

【0071】上記の入出力装置では、特にデータ通信が 20 ブロック転送で行われるとき、再送対象ブロックが同じ ストリームの残りのブロックの間に混入され、再送され ても良い。その他に、その再送対象ブロック以降のストリーム部分が連続して再送されても良い。それらの再送 により、データ通信の信頼性を高く維持できる。特に再 送時でのデータ伝送路は、伝送エラー発生時でのものと 異なる。従って、再送対象ブロックについて同じ伝送エラーの再発を抑制できる。その結果、データ再送を確実 に実行できる。更に、ブロックの再送がそのブロックの 属するストリームの伝送中に行われるので、再送による 30 実質的なデータ伝送速度の低下を抑え得る。

【0072】上記の入出力装置では、データ通信部によるデータ通信と並行し、コマンド制御部が再送対象プロックを、コマンド線を通し再送しても良い。それにより、ブロックの再送がそのブロックの属するストリームの伝送と並行できるので、再送による実質的なデータ伝送速度の低下を回避できる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の実施例1によるSDカード11について、ホストHとの間でのデータ交換を示すブロック図である。

【図2】本発明の実施例1によるSDカード11からホストルのデータ伝送時、SDカード11とホストHとの間で交換されるデータについてのタイミング図である。ここでは、再送対象パケットDPk以降のパケットが全て再送される。

【図3】本発明の実施例1によるSDカード11からホス

18

トHへのデータ伝送時、SDカード11とホストHとの間で交換されるデータについてのタイミング図である。ここでは図2とは異なり、再送対象パケットDPkだけが未送パケットDP(L+1)、DP(L+2)、・・・の間に混入され、再送される。

【図4】本発明の実施例2によるSDカード12について、ホストHとの間でのデータ交換を示すブロック図である。

【図5】本発明の実施例2によるSDカード12からホス 10 トHへのデータ伝送時、SDカード12とホストHとの間で 交換されるデータについてのタイミング図である。ここ では、再送対象パケットDPk以降のパケットが全て再送 される。

【図6】本発明の実施例2によるSDカード12からホストHへのデータ伝送時、SDカード12とホストHとの間で交換されるデータについてのタイミング図である。ここでは図5とは異なり、再送対象バケットDPkだけが未送バケットDP(L+1)、DP(L+2)、・・・の間に混入され、再送される。

0 【図7】本発明の実施例2によるSDカード12からホストHへのデータ伝送時、第一の再送命令52Aに続き、第二の再送命令52Bと第三の再送命令52CとがホストHから発行されるときのデータ交換を示すタイミング図である。 【図8】本発明の実施例2によるSDカード12からホストHへのデータ伝送時、未送パケットDP(L+1)、DP(L+2)、・・・の伝送と並行する再送対象パケットDPkの再送を示すタイミング図である。

【図9】従来のSDカード100亿ついて、ホストHとの間でのデータ交換を示すブロック図である。

【図10】従来のSDカード100からホストHへのデータ伝送時、SDカード100とホストHとの間でのデータ交換についてのタイミング図である。

【符号の説明】

2A データ通信部

SW1 第一のスイッチ

9W2 第二のスイッチ

5A メモリ部

D ディジタルデータ (ストリーム)

OMD コマンド線

40 DATO 第一のデータ線

DAT1 第二のデータ線

DAT2 第三のデータ線

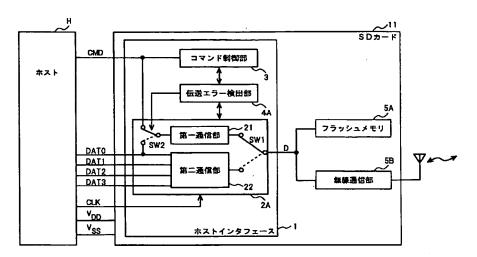
DAT3 第四のデータ線

CLK クロック線

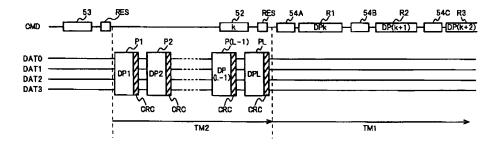
VDD 電源線

VSS グラウンド線

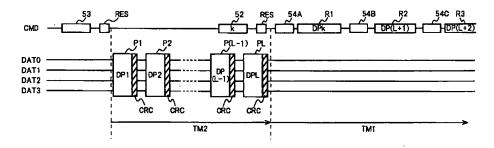
【図1】



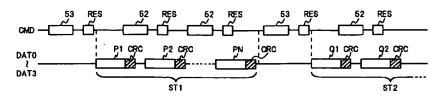
[図2]



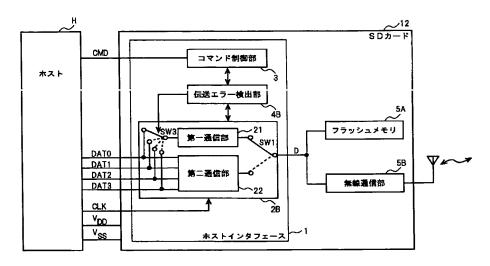
[図3]



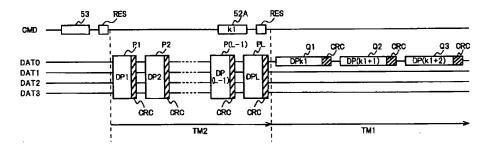
【図10】



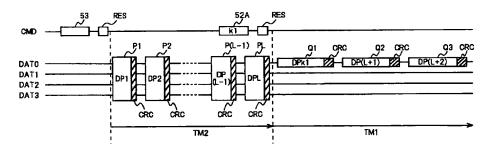
【図4】



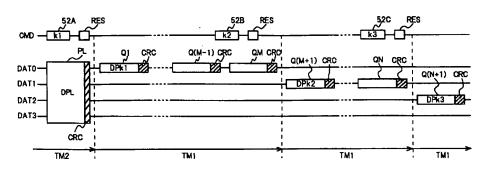
【図5】



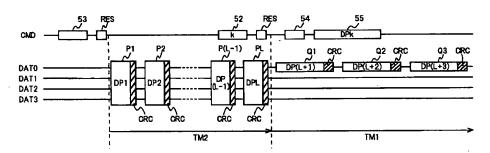
【図6】



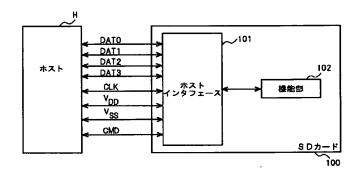
【図7】



【図8】



【図9】



THIS PAGE BLANK (USPTO)